# 19日本国特許庁(JP)

① 特許出願公開

# 母公開特許公報(A)

昭62-295194

(a) Int. Cl. 4

識別記号

庁内整理番号

❷公開 昭和62年(1987)12月22日

G 06 K 17/00 G 06 F 15/30

3 4 0

T-6711-5B 7208-5B

審査請求 未請求 発明の数 1 (全4頁)

⊗発明の名称 情報処理装置

②特 願 昭62-133777

②出 願 昭59(1984)2月16日

69特 願 昭59-27434の分割

**砂**発 明 者 玉 田 丈 夫 川崎市幸区柳町70番地 株式会社東芝柳町工場内

砂発 明 者 田 村 信 介 東京都千代田区内幸町1丁目1番6号 株式会社東芝東京

事務所内

砂発 明 者 尾 崎 裕 史 東京都千代田区内幸町1丁目1番6号 株式会社東芝東京

事務所内

砂発 明 者 国 料 均 川崎市幸区柳町70番地 株式会社東芝柳町工場内

⑪出 願 人 株式会社東芝 川崎市幸区堀川町72番地

砂代 理 人 弁理士 鈴江 武彦 外2名

明 細 種

 発明の名称 情報処理装置

### 2. 特許請求の範囲

(1)少なくとも2個の暗証符号が記憶された記憶カードと、前記暗証符号と対称する暗証符号を順次入力する入力手段と、この入力された暗証符号とを駆次比較し、この比較結果に応じて段階的に処理を切換え階層承認する制御手段とを具備したことを特徴とする情報処理装置。

(2)前記入力手段はキーォードからなることを特徴とする特許財政の範囲第1項記載の情報処理数盤。

(3)前記入力手段は複数値からなり、各入力手段よりそれぞれ別の暗証符号が入力されることを特徴とする特許請求の範囲第1項あるいは第2項の何れかに記載の情報処理装置。

(4) 前記記憶力ードは IC(換較回路)カードか ちなることを特徴とする特許額求の範囲第 1 項記 載の情報処理装置。

3. 発明の詳細な説明

[発明の技術分野]

この発明は、例えばマイクロコンピュータか よびメモリ等を有する所謂IC(集積回路)カード を使用した情報処理装置に関する。

[ 発明の技術的背景とその問題点]

近時、この種のICカードを使用して例えば現金の自動取引等を行う装置が開発されている。この種の装置では、先ず、例えば企業内に設置された婚末装置にICカードを挿入するとともに、暗証符号をキー入力し、ICカードの内部において予め記憶された暗証符号と入力された暗証符号とかの記憶される。この結果、一致した場合、銀行の処理装置と現金の出し入れ、残あの照会等の業務を行えるようになっている。

しかしながら、上配方式の場合、ICカードに配住された暗証符号とキー入力された暗証符号とが一致しさえすれば、現金の出し入れ業務等を行う ことができる。したがって、重要な業務も例えば

## 特開昭62-295194(2)

上長等の承認を得ることなく実行できるという問題を有している。

#### [発明の目的]

この発明は、上記事情に基づいてなされたものであり、その目的とするところは、業務内容に応じて複数段階の階層承認を行うことが可能な情報処理基礎を提供しようとするものである。

#### [発明の概要]

この発明は、ICカードのメモリに、例えばICカードの担当者が知っている第1時証符号と、上投のみが知っている第2時証符号とを記録しておき、承認を娶する整務にかいては第1時証符号のみならず、第2時証符号もキー入力して照合しなければ実行不可能な構成としたものである。

## [発明の実施例]

以下、との発明の一実施例について図面を参照して説明する。

第1回、第2回は情報処理装置を示すものである。装置本体11の内部には全体を制御する CPU (セントラル・プロセッシング・ユニット) 1 2、

ーズ部(3、前記ICカード競取書込装置20の内部に設けられた図示せぬ銃取書込部と接続されるコネクト部(4から構成されている。

次に、第5図を用いて動作について説明する。 先ず、ICカードを用いて取引を実行しようとする 担当者はステップS」にないて、 ICカード31を ICカード税取替込装図20に挿入し、ステップ S。において、キーポード15より第1暗紅符号 を入力する。との入力された第1暗証符号はステ ップS,において、ICカード31に転送される。 即ち、との暗証符号は CPU 1 2 、 ICカード説取書 込装置20、ICカード31のコネクト部44を介 してインターフェース部イイに供給される。ICカ ード31の CPU 11ではステップ 8.4 において、 メモリ節・2より第1冊配符号が認出され、ステ ップS。において、との訳出された第1帝紅符号 と前記入力された第1時証符号との比較が行われ る。との結果はCPU 12へ供給され、例えばCRT 袋示袋殴」6に袋示される。そして、両者が一致 しない羽合は刎御がステップ8。K移行され、例 阿御アログラムが配憶された ROM(リード・オンリー・メモリ)13、およびデータが配像される

RAM(ランダム・アクセス・メモリ)14が設った

られる。前配 CPU 12 にはデータ等を入力する

でいる。対してアイスクを用いてアータの配け

されたフロッピーディスクを用いてアータの配け

が改えている。対してアイスクを用いてアータの記憶

再生を行うフロッピーディスクを開いてアータを

でいる。対してアータを

でいる。

でのカードの

で

第3図はICカードを示すものであり、このICカード31にはICテップ32が内蔵されている。このICテップ32は第4図に示す如く制御用のCPU(マイクロコンピュータ)41、制御プログラムおよびICカードの保有者(担当者)が知っている第1暗証符号、および上長のみが知っている第2暗証符号等のアータが記憶され、例えばE<sup>2</sup>PROMによって構成されたメモリ部42、インターフェ

たば処理が停止されて終了される。一方、第1時 証符号が一致した場合はステップ 8 , において、 キーボード 1 5 より現金の出し入れ、 あるいは、 高の無会等の整務内容が入力される。 との扱い ステップ 8 。 で入力された薬務内容が上長の承認の を要とするか否かが CPU 1 2 で判別される。 との を要とするか否かが CPU 1 2 で判別される。 との お果、入力された薬務内容が例えば低額の金銀け れば、例えば CRT 表示装置 1 6 にその旨表示が行 われ、ステップ 8 , で対応する。 東行完了後は終了される。

また、ステップ 8 。 で上長の承認が必要であると判断された場合は CRT 表示装置 1 6 にその皆袋 示が行われる。担当者は取引の承認権限を有する上長に依領し、ステップ 8 10 で示す如くキーポード 1 5 より上長のみが知る第 2 暗紅符号を入力してもらう。 この入力された第 2 暗紅符号はステップ 8 11 で前記问録 1 C カード 3 1 に 伝送される。 IC カード 3 1 ではステップ 8 12 において、メモリ 節 4 2 より第 2 暗紅符号が飲出され、ステップ

# 特開昭62-295194 (3)

Sia で説出された暗胚符号と転送された暗胚符号が比較される。この結果は CPU 1 2 に供給され、両者が一致しない場合は例えば制御がステップ Sa に移行され、処理が停止されて終了される。また、一致した場合は、ステップ Sia で要求認業強が実行され、実行完了後終了される。

上記突施例によれば、ICカード31のメモリ部
42にICカード担当者が知る第1時証符号と上長
のみが知る第2時証符号を記憶し、上長の承認を
必要とする重要な業務を行う場合は、第1時証符
号のみならず第2時証符号もキー入力して照合し
なければならない構成としている。したがって、
階層的承認を行うことが可能であり、ICカード担
当者の実行し得る業務範囲に制限を加えることが
できる。

尚、上記與施例では、ICカード3 1 のメモリ部 4 2 に記憶される暗証符号を 2 個としたが、これ に限らず 3 個以上として承認政階を増加することも可能である。

また、入力時の秘密性を考慮して、上長専用の

キーポードを付加し、このキーポードを上長の手 元で操作可能とする構成としてもよい。

その他、この発明の要旨を変えない範囲で確々 変形実施可能なことは勿論である。

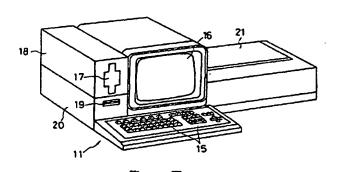
#### [発明の効果]

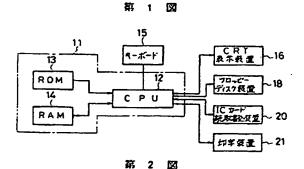
## 4. 図面の簡単な説明

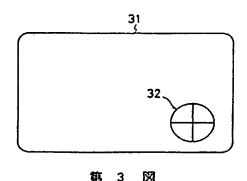
図面はこの発明の一実施例を示すものであり、 第1図は情報処理装置の概観を示す斜視図、第2 図は情報処理装置の構成を示すプロック図、第3 図はICカードを示す平面図、第4図はICカードの 構成を示すプロック図、第5図は動作を説明する ために示すフローチャートである。

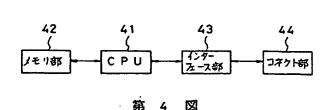
1 2 ··· CPU、 1 5 ··· キーポード、 3 1 ··· ICカード、 4 1 ··· CPU、 4 2 ··· メモリ部。

出風人代理人 弁理士 鈴 兀 武 彦









# 特開昭62-295194(4)

